

Contrôle : Théorie des Graphes

Niveau : 3^{eme} année Date : 09/12/2014 Durée : 1h30 Nombre de Pages : 1

Document autorisé :

Oui

Non



AUTOURS DU COURS (10 points)

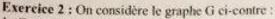
Exercice 1 : Construire un graphe orienté G = (V, A) tel que :

V(G) = {v_i / i = 1, ..., 6}

A(G) = {(v_i, v_i) / 1 ≤ i, j ≤ 6; i≠j; i divise j}

Donner i) son ordre |G|, ii) le nombre d'arcs |A|, iii) les demi-degrés intérieurs de chaque sommet, iv) les demi-degrés extérieurs de chaque sommet, v) le degré minimum $\delta(G)$ du graphe G, iv) le degré maximum $\Delta(G)$ du

graphe G. (Rappel: Le degré d'un sommet x de G est $d(x) = d^+(x) + d^-(x)$)



1- Ce graphe est-il complet ?

2- Ce graphe est-il connexe?

3- Donner au moins trois chaînes différentes partant du sommet a vers le sommet e.

4- Déterminer le nombre de sommets de degré impairs.

Que peut-on dire sur ce graphe?

5- Trouver une chaîne partant du sommet a et qui passe par toutes

les arêtes du graphe. Cette chaîne est-elle eulérienne?

Cette chaîne est-elle élémentaire ?

6- Chercher une chaîne partant du sommet e qui parcourt tous les sommets du graphe G et qui ne passe qu'une fois sur chacune des arrêtes. Cette chaîne est-elle Eulérienne ?

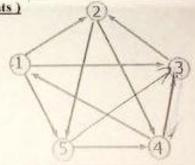
7. Trouver une chaîne simple partant de e et qui passe par tous les sommets de graphe. Cette chaîne est-elle simple ?

(Rappel: Une chaîne simple est une chaîne ne passant pas deux fois par une même arête.)

FERMETURE TRANSITIVE (5 points)

Exercice 1 : On considère le graphe orienté G ci-contre :

En appliquant un algorithme de votre choix (vu en cours), déterminer la fermeture transitive du graphe G.



NOYAU D'UN GRAPHE ORIENTE (5 points)

Exercice 1 : On considère l'algorithme Noyau suivant :

Début

Lire le graphe G = (X, U): un graphe orienté sons circuit ;

Initialement aucun sommet n'est coloré :

Numéroté les sommets du graphe G selon une numérotation inverse : si (i, j) ∈ U alors i est strictement plus

grand j (en particulier le sommet I est un sommet sans successeur)

Colorer en rouge le sommet 1

Pour k = 2 à N(N = nombre de sommets) faire

Si un des successeurs de k est rouge, colorer k en vert

Sinon colorer k en rouge

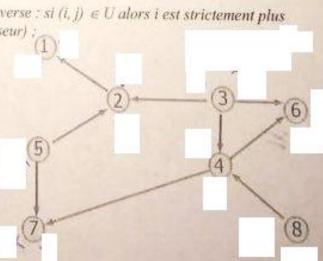
Fin Pour

Le noyau est l'ensemble des sommets rouges

Fin

1- Le graphe G suivant admet-il cycle ? admet-il un noyau ?

2- Faire tourner l'algorithme Noyau sur le graphe G



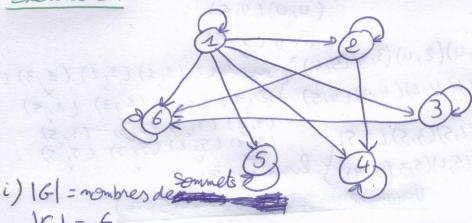
VINCI

Intercalaire n°:

V / V	
Nom: VINCI	Note:
Prénom: 3	Jay 11
Niveau: 3 année: 2015 semestre: 1	
Epreuve de: T_G	
Table d'examen n°:	

Autours du cours (20 pts).

Exercice 1:



(G) = 6 ii) A1 = 14

iii)
$$d(1)=0$$
; $d(2)=1$; $d(3)=1$; $d(4)=2$; $d(5)=1$; $d(5)=1$; $d(6)=3$; iv) $d(1)=5$; $d(1)=2$; $d(1)=1$; $d(1)=0$; $d(1)=0$; $d(1)=0$;

v) 8(6) min = 1 Vi) 8(6) max = 5

Exercise &

- 1) le graphe est complet.
- 2) 6 graphe est connexe.
- 3) a-b-e; a-c-d-e; a-c-f-e
- 4) 4 sommets, or peut direque ce graphe admet une chaine eulérienne
- 5) a b e f C b d f e d C a cette chaire n'est pas eulérienne (pane 2 fois par l'arête e-f)
- 6)e-d-c-b-a-c-f-d-b-e

cette chaire est pas eulérienne.

7) e-d-c-b-a-c-f-d-b-e
Cette chaine ext simple.

Fermeture Transitive (5 pts):

Exercice: On appliquant l'algorithme de Marshall:

